(11) Publication number: 06028150 A

(43) Date of publication of application: 04.02.94

(51) Int. CI

G06F 5/00 G06F 12/00

(21) Application number: 04205882

(22) Date of filing: 08.07.92

(71) Applicant:

FUNAL TECHNO SYST KK

(72) Inventor:

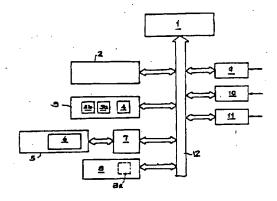
KURODA MASASHI

# (54) METHOD FOR COMPRESSING PROGRAM CAPACITY

#### (57) Abstract:

PURPOSE: To use a ROM memory with small capacity to store a program or data required to execute the program by compressing data and decreasing the number of bits of the data.

CONSTITUTION: Data of a data table 6 stored in an external storage device 5 are read out and transferred to a RAM 2. Here, the data are compressed and converted by a compressing conversion program 3a in a ROM 3 which performs the data compressing conversion by the modified Huffman system. The compressed and converted data are transferred to an EEPROM 8 to generate a data table 8a made to a ROM in the EEPROM 8. When the program is executed, necessary data are read out of the data table 8a and transferred to a RAM 2. A expanding conversion program 3b in the ROM 3 performs expanding conversion by the modified Huffman system. The program 4 stored in the ROM 3 is executed based on the data expanded into the original data.



(11) Publication number: 06028150 A

(43) Date of publication of application: 04.02.94

(51) Int. CI

G06F 5/00 G06F 12/00

(21) Application number: 04205882

(22) Date of filing: 08.07.92

(71) Applicant:

**FUNAI TECHNO SYST KK** 

(72) Inventor:

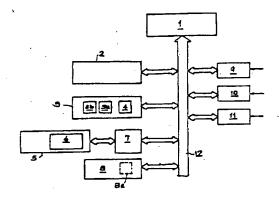
KURODA MASASHI

### (54) METHOD FOR COMPRESSING PROGRAM CAPACITY

#### (57) Abstract:

PURPOSE: To use a ROM memory with small capacity to store a program or data required to execute the program by compressing data and decreasing the number of bits of the data.

CONSTITUTION: Data of a data table 6 stored in an external storage device 5 are read out and transferred to a RAM 2. Here, the data are compressed and converted by a compressing conversion program 3a in a ROM 3 which performs the data compressing conversion by the modified Huffman system. The compressed and converted data are transferred to an EEPROM 8 to generate a data table 8a made to a ROM in the EEPROM 8. When the program is executed, necessary data are read out of the data table 8a and transferred to a RAM 2. A expanding conversion program 3b in the ROM 3 performs expanding conversion by the modified Huffman system. The program 4 stored in the ROM 3 is executed based on the data expanded into the original



(11) Publication number: 06028150 A

(43) Date of publication of application: 04.02.94

(51) Int. CI

G06F 5/00 G06F 12/00

(21) Application number: 04205882

(22) Date of filing: 08.07.92

(71) Applicant:

**FUNAI TECHNO SYST KK** 

(72) Inventor:

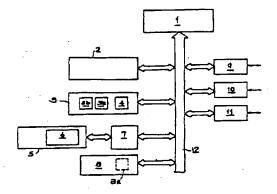
KURODA MASASHI

# (54) METHOD FOR COMPRESSING PROGRAM CAPACITY

#### (57) Abstract:

PURPOSE: To use a ROM memory with small capacity to store a program or data required to execute the program by compressing data and decreasing the number of bits of the data.

CONSTITUTION: Data of a data table 6 stored in an external storage device 5 are read out and transferred to a RAM 2. Here, the data are compressed and converted by a compressing conversion program 3a in a ROM 3 which performs the data compressing conversion by the modified Huffman system. The compressed and converted data are transferred to an EEPROM 8 to generate a data table 8a made to a ROM in the EEPROM 8. When the program is executed, necessary data are read out of the data table 8a and transferred to a RAM 2. A expanding conversion program 3b in the ROM 3 performs expanding conversion by the modified Huffman system. The program 4 stored in the ROM 3 is executed based on the data expanded into the original data.



#### (19)日本国特許庁(JP)

### (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平6-28150

(43)公開日 平成6年(1994)2月4日

(51)Int.Cl.<sup>5</sup>

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G 0 6 F 5/00

H 9189-5B

12/00

5 1 1 8526-5B

審査請求 未請求 請求項の数2(全 8 頁)

(21)出願番号

特願平4-205882

(22)出願日

平成4年(1992)7月8日

(71)出顧人 391017805

FΙ

船井テクノシステム株式会社

大阪府東大阪市長田東2丁目119番地 長

田エストピル

(72) 発明者 黒 田 政 志

大阪府東大阪市水走317番地 船井テクノ

システム株式会社内

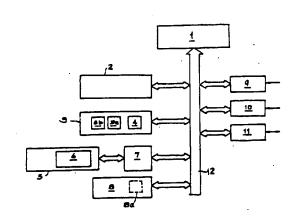
(74)代理人 弁理士 佐藤 英昭

#### (54) 【発明の名称】 プログラム容量圧縮方法

#### (57) 【要約】

【目的】 プログラム実行の際に必要なデータをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、データのビット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必要なデータを記憶するROMにメモリ容量の小さいものを使用することのできるプログラム容量圧縮方法を提供する。

【構成】 特定のデータテーブルをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、これにより得られた結果をソースファイル化し、このソースファイルをプログラムの一部として記憶し、プログラムの一部として記憶して上記記憶したソースファイルを上記モディファイドハフマン方式圧縮とは逆の伸長法を用いてプログラム実行時に上記特定のデータテーブルに復元し使用する。



1

#### 【特許請求の節用】

【請求項1】 特定のデータテーブルを圧縮法により圧縮し、該圧縮データテーブルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に該圧縮データテーブルを上記圧縮とは逆の伸張法を用いて上記特定のデータテーブルに復元し使用するプログラム容量圧縮方法。

【請求項2】 特定のデータテーブルのデータを圧縮法により圧縮したときに、その結果が圧縮を行う前のデータ量に比べて多くなる場合には上記圧縮を行わず元のデータを使用し、さらにデータが圧縮されているか否かを 10 識別する識別データを上記データに付し、このデータテーブルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に上記識別データを基に上記圧縮とは逆の伸張法を用いてプログラムの一部として記憶した上記データテーブルを上記特定のデータテーブルに復元し使用するプログラム容量圧縮方法。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、プログラム容量圧縮 方法に関し、さらに詳しくは、プログラム実行の際に必 20 要なデータをモディファイドハフマン方式等の圧縮法に より圧縮し、データ量を減少させ、プログラムあるいは プログラム実行に必要なデータを記憶するメモリにメモ リ容量の小さいものを使用することのできるプログラム 容量圧縮方法に関する。

[0002]

【従来の技術】図9は、従来のマイクロプロセッサユニットの構成を示すブロック図である。図において、51は中央処理装置、52はRAM、53はプログラム54が格納されたROM、55は外部記憶装置であり、デー 30タテーブル56が格納されている。57は外部記憶装置55のインターフェースである。58はEEPROMであり、前記外部記憶装置55に格納されたデータテーブルがROM化されて格納される。58aはROM化されEEPROM58に格納されたデータテーブルである。59と60と61は図示していない外部装置とのインターフェース、62はシステムバスである。

【0003】図10は、上記が55に格納されたデータテーブルのデータと実行ファイルとの関係を示す説明図である。図において、62はデータテーブルファイル、63は実行ファイルである。

【0004】従来のマイクロプロセッサユニットでは、プログラム54が実行されるときにはEEPROM58にROM化されて格納されているデータテーブル58aが参照され、必要なデータが読み出され、中央処理装置51で処理される。中央処理装置51は、さらにプログラムに従ってインターフェース58、59、60に対し入出力制御を行い、外部装置を制御する。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】従来のマイクロプロセ 50

ッサユニットでは、接続される外部記憶装置に格納されたデータテーブルのデータ量が、データテーブルの種類によっては膨大なものとなる場合があり、このようなときには、ROM化する際のEEPROMの容量も大容量のものを使用しなければならず、コストが増大してしまう問題点があった。

2

【0006】この発明は上記のような問題点を解消するためになされたもので、ファクシミリ信号等を符号化する過程で連続する「1」 '黒' あるいは「0」 '白' の信号パターンに対し異なる符号を割り当てることにより、信号のビット数の圧縮を行うモディファイドハフマン方式圧縮法によりデータを圧縮し使用するものである。即ち、プログラム実行の際に必要なデータをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、データのビット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必要なデータを記憶するROMにメモリ容量の小さいものを使用することのできるプログラム容量圧縮方法を提供することを目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段】この発明に係るプログラム容量圧縮方法は、特定のデータテーブルを圧縮法により圧縮し、該圧縮データテーブルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に該圧縮データテーブルを上記圧縮とは逆の伸張法を用いて上記特定のデータテーブルに復元し使用するものである。

【0008】また、この発明に係るプログラム容量圧縮 方法は、特定のデータテーブルのデータを圧縮法により 圧縮したときに、その結果が圧縮を行う前のデータ量に 比べて多くなる場合には上記圧縮を行わず元のデータを 使用し、さらにデータが圧縮されているか否かを識別す る識別データを上記データに付し、このデータテーブル をプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に 上記識別データを基に上記圧縮とは逆の伸張法を用いて プログラムの一部として記憶した上記データテーブルを 上記特定のデータテーブルに復元し使用するものであ る。

[0009]

【作用】この発明におけるプログラム容量圧縮方法は、特定のデータテーブルをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、これにより得られた結果をソースファイル化し、このソースファイルをプログラムの一部として記憶し、プログラムの一部として上記記憶してソースファイルを上記モディファイドハフマン方式圧縮とは逆の伸張法を用いてプログラム実行時に上記特定のデータテーブルに復元するので、データのビット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必要なデータを記憶するメモリのメモリ容量を圧縮することができるので、容量の小さいメモリを使用することができ、コストを低く抑えることができる。

【0010】また、この発明におけるプログラム容量圧

(11) Publication number: 06028150 A

(43) Date of publication of application: 04.02.94

(51) Int. CI

G06F 5/00 G06F 12/00

(21) Application number: 04205882

(22) Date of filing: 08.07.92

(71) Applicant:

**FUNAI TECHNO SYST KK** 

(72) Inventor:

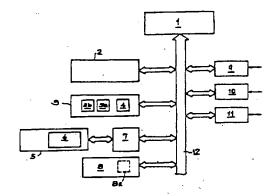
KURODA MASASHI

# (54) METHOD FOR COMPRESSING PROGRAM CAPACITY

#### (57) Abstract:

PURPOSE: To use a ROM memory with small capacity to store a program or data required to execute the program by compressing data and decreasing the number of bits of the data.

CONSTITUTION: Data of a data table 6 stored in an external storage device 5 are read out and transferred to a RAM 2. Here, the data are compressed and converted by a compressing conversion program 3a in a ROM 3 which performs the data compressing conversion by the modified Huffman system. The compressed and converted data are transferred to an EEPROM 8 to generate a data table 8a made to a ROM in the EEPROM 8. When the program is executed, necessary data are read out of the data table 8a and transferred to a RAM 2. A expanding conversion program 3b in the ROM 3 performs expanding conversion by the modified Huffman system. The program 4 stored in the ROM 3 is executed based on the data expanded into the original data.



# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公 開 特 許 公 報 (A)

(11)特許出願公開番号

### 特開平6-28150

(43)公開日 平成6年(1994)2月4日

(51) Int.Cl.<sup>5</sup>

識別記号

庁内整理番号

FI

技術表示箇所

G06F 5/00 12/00

H 9189-5B 5 1 1

8526-5B

審査請求 未請求 請求項の数2(全 8 頁)

(21)出願番号

特瓩平4-205882

(22)出願日

平成4年(1992)7月8日

(71)出願人 391017805

船井テクノシステム株式会社

大阪府東大阪市長田東2丁目119番地 長

田エストピル

(72) 発明者 黒 田 政 志

大阪府東大阪市水走317番地 船井テクノ

システム株式会社内

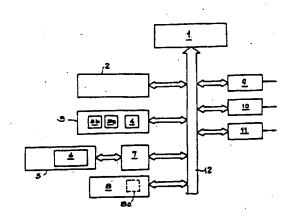
(74)代理人 弁理士 佐藤 英昭

(54)【発明の名称】 プログラム容量圧縮方法

#### (57)【要約】

【目的】 プログラム実行の際に必要なデータをモディ ファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、データのビ ット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行 に必要なデータを記憶するROMにメモリ容量の小さい ものを使用することのできるプログラム容量圧縮方法を 提供する。

【構成】 特定のデータテーブルをモディファイドハフ マン方式圧縮法により圧縮し、これにより得られた結果 をソースファイル化し、このソースファイルをプログラ ムの一部として記憶し、プログラムの一部として記憶し て上記記憶したソースファイルを上記モディファイドハ フマン方式圧縮とは逆の伸長法を用いてプログラム実行 時に上記特定のデータテーブルに復元し使用する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 特定のデータテーブルを圧縮法により圧縮し、該圧縮データテーブルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に該圧縮データテーブルを上記圧縮とは逆の伸張法を用いて上記特定のデータテーブルに復元し使用するプログラム容量圧縮方法。

【請求項2】 特定のデータテーブルのデータを圧縮法により圧縮したときに、その結果が圧縮を行う前のデータ量に比べて多くなる場合には上記圧縮を行わず元のデータを使用し、さらにデータが圧縮されているか否かを 10 識別する識別データを上記データに付し、このデータテーブルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に上記識別データを基に上記圧縮とは逆の伸張法を用いてプログラムの一部として記憶した上記データテーブルを上記特定のデータテーブルに復元し使用するプログラム容量圧縮方法。

### 【発明の詳細な説明】

[0001].

【産業上の利用分野】この発明は、プログラム容量圧縮 方法に関し、さらに詳しくは、プログラム実行の際に必 20 要なデータをモディファイドハフマン方式等の圧縮法に より圧縮し、データ量を減少させ、プログラムあるいは プログラム実行に必要なデータを記憶するメモリにメモ リ容量の小さいものを使用することのできるプログラム 容量圧縮方法に関する。

[0002]

【従来の技術】図9は、従来のマイクロプロセッサユニットの構成を示すブロック図である。図において、51は中央処理装置、52はRAM、53はプログラム54が格納されたROM、55は外部記憶装置であり、デー 30タテーブル56が格納されている。57は外部記憶装置55のインターフェースである。58はEEPROMであり、前記外部記憶装置55に格納されたデータテーブルがROM化されて格納される。58aはROM化されEEPROM58に格納されたデータテーブルである。59と60と61は図示していない外部装置とのインターフェース、62はシステムバスである。

【0003】図10は、上記が55に格納されたデータテーブルのデータと実行ファイルとの関係を示す説明図である。図において、62はデータテーブルファイル、63は実行ファイルである。

【0004】従来のマイクロプロセッサユニットでは、プログラム54が実行されるときにはEEPROM58にROM化されて格納されているデータテーブル58aが参照され、必要なデータが読み出され、中央処理装置51で処理される。中央処理装置51は、さらにプログラムに従ってインターフェース58、59、60に対し入出力制御を行い、外部装置を制御する。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】従来のマイクロプロセ 50

ッサユニットでは、接続される外部記憶装置に格納されたデータテーブルのデータ量が、データテーブルの種類によっては膨大なものとなる場合があり、このようなときには、ROM化する際のEEPROMの容量も大容量のものを使用しなければならず、コストが増大してしまう問題点があった。

2

【0006】この発明は上記のような問題点を解消するためになされたもので、ファクシミリ信号等を符号化する過程で連続する「1」 '黒' あるいは「0」 '白' の信号パターンに対し異なる符号を割り当てることにより、信号のビット数の圧縮を行うモディファイドハフマン方式圧縮法によりデータを圧縮し使用するものである。即ち、プログラム実行の際に必要なデータをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、データのビット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必要なデータを記憶するROMにメモリ容量の小さいものを使用することのできるプログラム容量圧縮方法を提供することを目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段】この発明に係るプログラム容量圧縮方法は、特定のデータテーブルを圧縮法により圧縮し、該圧縮データテーブルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に該圧縮データテーブルを上記圧縮とは逆の伸張法を用いて上記特定のデータテーブルに復元し使用するものである。

【0008】また、この発明に係るプログラム容量圧縮 方法は、特定のデータテーブルのデータを圧縮法により 圧縮したときに、その結果が圧縮を行う前のデータ量に 比べて多くなる場合には上記圧縮を行わず元のデータを 使用し、さらにデータが圧縮されているか否かを識別す る識別データを上記データに付し、このデータテーブル をプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に 上記識別データを基に上記圧縮とは逆の伸張法を用いて プログラムの一部として記憶した上記データテーブルを 上記特定のデータテーブルに復元し使用するものであ る。

[0009]

【作用】この発明におけるプログラム容量圧縮方法は、特定のデータテーブルをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、これにより得られた結果をソースファイル化し、このソースファイルをプログラムの一部として記憶し、プログラムの一部として上記記憶してソースファイルを上記モディファイドハフマン方式圧縮とは逆の伸張法を用いてプログラム実行時に上記特定のデータテーブルに復元するので、データのビット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必要なデータを記憶するメモリのメモリ容量を圧縮することができるので、容量の小さいメモリを使用することができ、コストを低く抑えることができる。

【0010】また、この発明におけるプログラム容重圧

縮方法は、特定のデータテーブルのデータをモディファ イドハフマン方式圧縮法により圧縮したときに、その結 果が、圧縮を行う前のデータに比べてビット数が大きく なる場合には上記モディファイドハフマン方式圧縮法に よる圧縮を行わず元のデータを使用し、さらにデータが モディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮されてい るか否かを識別する識別データを上記データに付し、こ れらのデータをソースファイル化し、このソースファイ ルをプログラムの一部として記憶し、上記識別データを 基に必要に応じて上記モディファイドハフマン方式圧縮 10 とは逆の伸張法を用いてプログラムの一部として記憶し た上記ソースファイルをプログラム実行時に上記特定に データテーブルに復元し使用するので、データのビット 数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必 要なデータを記憶するメモリのメモリ容量を効果的に圧 縮することができるので、さらに容量の小さいメモリを 使用することができ、コストを低く抑えることができ る。

#### [0011]

【実施例】以下、この発明の一実施例を図について説明 20 する。図1はこの発明のプログラム容量圧縮方法の構成 を示すブロック図である。図において、1は中央処理装 置、2はRAM、3はモディファイドハフマン方式によ るデータ圧縮変換処理を行う圧縮変換プログラム3 a と、モディファイドハフマン方式によるデータ伸張変換 を行う伸張変換プログラム3 bと、このマイクロプロセ ッサユニットにおいて実行しようとするプログラム4が 格納されたROM、5は外部記憶装置であり、入力され たデータテーブル6が格納されている。7は外部記憶装 置5のインターフェースである。

【0012】8はEEPROMであり、前記外部記憶装 置5に格納されたデータテーブル6がROM化されて格 納される。8aはROM化されEEPROM8に格納さ れたデータテーブルである。9と10と11は図示して いない外部装置とのインターフェース、12はシステム バスである。

【0013】次に動作について説明する。図2は、外部 記憶装置5に格納されたデータテーブルをモディファイ ドハフマン方式により圧縮変換(以後MH圧縮変換と称 呼する)し、さらにROM化して使用する場合の動作を 40 示すフローチャートである。

【0014】まず、各種のイニシャライズが完了する と、外部記憶装置5に格納されたデータテーブル6のデ ータが順次読み出される(ステップS1)。 読み出され たデータは一度RAM2に転送され、ここでモディファ イドハフマン方式によるデータ圧縮変換を行う圧縮変換 プログラム3 aによりデータ圧縮変換が行われる (ステ ップS2)。次に、データ圧縮変換されたデータテーブ ル6のデータのビット数とデータ圧縮変換前のデータの ビット数の比較が行われ、データ圧縮変換されたデータ 50 テーブル6のデータのビット数がデータ圧縮変換前のデ ータのビット数より大きいか否かが判断される(ステッ プS3)。

【0015】データ圧縮変換されたデータテーブル6の ビット数がデータ圧縮変換前のデータのビット数より大 きいときは、データ圧縮変換前のデータにMH圧縮変換 していない旨の表示データが付され(ステップS4)、 EEPROM8に転送され、所定のエリアに書き込まれ る(ステップS5)。

【0016】一方、ステップS3において、データ圧縮 変換されたデータ圧縮変換6のデータのビット数がデー タ圧縮変換前のデータのビット数より小さいときは、デ ータ圧縮変換したデータにMH圧縮変換している旨の表 示データが付され (ステップS6)、EEPROM8に 転送され、所定のエリアに書き込まれる(ステップS 7)。さらに、外部記憶装置5に格納されたデータテー ブル6のすべてのデータに対し、データ圧縮変換あるい は非データ圧縮変換が完了したか否かが判断され(ステ ップS8)、すべてのデータに対し、データ圧縮変換あ るいは非データ圧縮変換が完了した時点では、前記外部 記憶装置5に格納されたデータテーブル6のそれぞれの データに対し、データ圧縮変換あるいは非データ圧縮変 換が施されてなる新たなデータテーブル8aがEEPR OM8に形成されている。

【0017】 ここで、図2に示したフローチャートにお けるステップS2のモディファイドハフマン方式圧縮処 理について簡単に説明する。図3は、モディファイドハ フマン方式圧縮処理の動作を説明するためのフローチャ ート、図4は前記圧縮変換プログラム3aの一部に設け られる変換テーブルMHTの構成を示す説明図である。 図3において、まず外部記憶装置5のデータテーブル6 からデータが読み出され(ステップS11)、読み出さ れたデータを基に変換テーブルMHTが参照され、 前記 データに対応するコードデータに変換される(ステップ S12)。即ち、読み出されたデータが「0」が8ビッ ト連続しているものであるときには、対応するコードデ ータは「10011」であり、このコードデータに変換 される。このように変換されたコードデータは、EEP ROM8に転送され、所定のエリアに書き込まれデータ テーブル8aが作成される(ステップS13)。図5 は、前記変換テーブルMHTにより圧縮変換されたデー タを示す説明図である。図6は前記変換テーブルMHT により変換されたデータテーブル8aを示す説明図であ り、dlはモディファイドハフマン方式により変換され てなるデータ、DNは変換が行われなかったときの元の データである。

【0018】図7は、上記外部記憶装置55に格納され たデータテーブルのデータとMH圧縮変換後のソースフ ァイルと実行ファイルとの関係を示す説明図である。

【0019】中央処理装置1は、このEEPROM8に

30

形成されたデータテーブル8 a を基にROM3に格納されたプログラム4を実行する。この場合、中央処理装置 1 がデータテーブル8 a を参照するときには、まず必要なデータをデータテーブル8 a から読み出し、読み出したデータをRAM2に転送し、転送したデータに付された表示データにより、データ圧縮変換がされているときにはROM3の伸張変換プログラム3 b を使用して基のデータに変換し、データ圧縮変換が施されていないときにはRAM2に転送したデータをそのまま使用する。図8にデータテーブル8 a のデータを復元して使用する場 10 合のフローチャートを示す。

【0020】以上説明したように、EEPROM8に形成されるデータテーブル8aはデータ圧縮変換あるいは非データ圧縮変換されたデータにより構成されるものであるから、外部記憶装置5のデータテーブル6を格納するのに要するメモリ容量に比べメモリ容量が小さいものでよく、外部記憶装置に格納されたデータテーブルのデータ量が膨大なものとなる場合に、これに応じてEEPROMの容量も大容量のものを使用する必要がなくなる。

#### [0021]

【発明の効果】以上のように、この発明によれば、特定のデータテーブルをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮し、これにより得られた結果をソースファイル化し、このソースファイルをプログラムの一部として記憶し、プログラムの一部として上記記憶したソースファイルを上記モディファイドハフマン方式圧縮とは逆の伸張法を用いてプログラム実行時に上記特定のデータテーブルに復元し使用するので、データのビット数を減少させることができ、このデータを記憶するメモリのメモリを量を圧縮することがごきるので、容量の小さいメモリを使用することが出来、コストを低く抑えることが出来る効果がある。

【0022】また、この発明によれば、特定のデータテーブルのデータをモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮したときに、その結果が圧縮を行う前のデータに比べてビット数が大きくなる場合には上記モディファイドハフマン方式圧縮法による圧縮を行わず元のデータを使用し、さらにデータがモディファイドハフマン方式圧縮法により圧縮されているか否かを識別する識別デー 40

タを上記データに付し、これらのデータをソースファイル化し、このソースファイルをプログラムの一部として記憶し、プログラム実行時に上記識別データを基に上記モディファイドハフマン方式圧縮とは逆の伸張法を用いてプログラムの一部として記憶した上記ソースファイルを上記特定のデータテーブルに復元し使用するので、データのビット数を減少させ、プログラムあるいはプログラム実行に必要なデータを記憶するメモリのメモリ容量を効果的に圧縮することができるのでさらに容量の小さいメモリを使用することが出来、コストを低く抑えることが出来る。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の一実施例によるプログラム容量圧縮 方法の構成を示すブロック図である。

【図2】外部記憶装置に格納されたデータテーブルをM H圧縮変換して使用する場合の動作を示すフローチャートである。

【図3】モディファイドハフマン方式圧縮処理の動作を 説明するためのフローチャートである。

20 【図4】変換テーブルMHTの構成を示す説明図である。

【図5】変換テーブルMHTにより変換されたコードデータを示す説明図である。

【図6】変換テーブルMHTにより変換されたデータテーブル8aを示す説明図である。

【図7】外部記憶装置に格納されたデータテーブルのデータとMH圧縮変換後のソーソファイルと実行ファイルとの関係を示す説明図である。

【図8】EEPROMのデータテーブルのデータを復元 0 して使用する場合のフローチャートである。

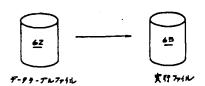
【図9】従来のマイクロプロセッサユニットの構成を示すプロック図である。

【図10】外部記憶装置に格納されたデータテーブルの データと実行ファイルとの関係を示す説明図である。

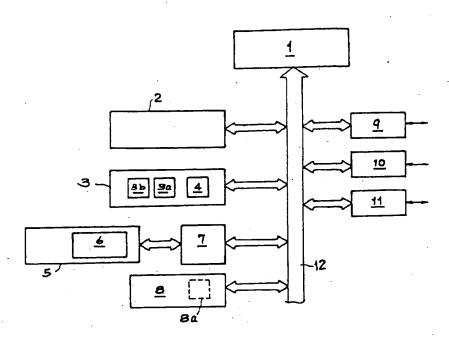
#### 【符号の説明】

- 1 中央処理装置
- 3 a 圧縮変換プログラム
- 3 b 伸張変換プログラム
- 6 外部記憶装置のデータテーブル
- 40 8a EEPROMに形成されたデータテーブル

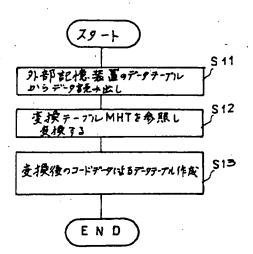
【図10】



【図1】



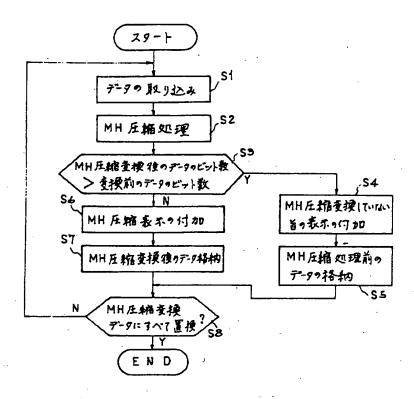
[図3]



【図4】

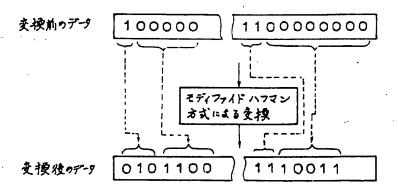
•	7-9		支援後92ギデラ
	رم	** 8 K7}	1 001 1
	۲1_	er 25+	11
ļ	$J_{L}^{\prime}$		
MHT -	ဝ	からピート	1100
	د1 ،	ar1ピット	010
	رم	m12 tyl	. 1010

【図2】



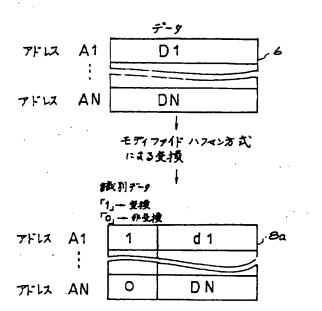
MH圧縮 = モディファイドハフマン方式圧縮

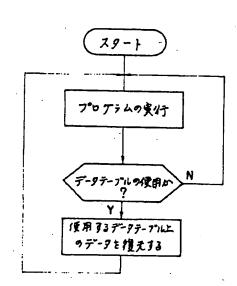
【図5】



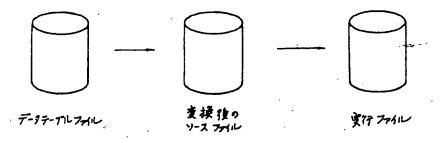
[図6]

[図8]





【図7】



[図9]

